Apellido y Nombre:	
	DNI:

Universidad Nacional del Litoral Facultad de Ingeniería y Ciencias Hídricas Departamento de Informática Algoritmos y Estructuras de Datos

## Algoritmos y Estructuras de Datos. Examen Final. [1 de Octubre de 2004]

## [Ej. 1] [Clases (20 puntos)]

Escribir los siguientes métodos del TAD btree: insert(p,x), erase(p), find(x). Escribir las declaraciones de la clase y los componentes necesarios para implementar las funciones indicadas.

## [Ej. 2] [programacion (total = 80 puntos)]

- a) [encuentra (35 puntos)] Escribir una función bool encuentra(list<int> &L1, list<int> &L2, list<int> &indx); que,
  - Retorna true o false dependiendo de si L1 es una sublista o no de L2.
  - En caso de que si lo sea, retorna en indx los índices de los elementos de L2 que forman L1, si no indx debe retornar vacía, independientemente de lo que contenía previamente.

Por ejemplo, si  $L2=\{13,9,8,12,9,6,12,2,9,14,18,10\}$  y  $L1=\{13,9,9,6,2,14\}$  entonces encuentra debe retornar true, e indx= $\{0,1,4,5,7,9\}$ . Si  $L1=\{8,9,13\}$  debe retornar false e indx= $\{\}$ . Nota: Los índices en indx deben ser estrictamente crecientes. Restricciones: No usar estructuras auxiliares. El tiempo de ejecución del algoritmo debe ser O(n).

- b) [encuentra-suma (35 puntos)] Escribir una función
  - tree<double>::iterator encuentra\_suma(double s, tree<double> &A); que retorna el nodo m del árbol orientado A tal que la suma de las etiquetas de todos los nodos descendientes de m (incluyendo a m) es s. Si no existe un tal nodo, entonces debe retornar  $\Lambda$ . Si hay varios nodos que cumplen la condición basta con que retorne uno de ellos. Por ejemplo, para A=(10 21 (6 (8 7) (11 (12 3) 6) (4 6 5)))
    - encuentra\_suma(32,A) retorna el nodo 11,
    - encuentra\_suma(15,A) puede retornar el nodo 8, el 4 o el 12.
    - encuentra\_suma(9,A) retorna Λ

Restricciones: El algoritmo debe ser O(n) donde n es el número de nodos en el árbol.

c) [reordena-pila (10 puntos)] Escribir una función

void reordena(stack<int> &P,bool (\*pred)(int)); que reordena los elementos de una pila de tal forma que quedan los que no satisfacen el predicado pred() en el fondo y los que si lo satisfacen arriba. Por ejemplo si  $P = \{1, 3, 4, 2, 3, 5, 7, 6, 8, 2, 9\}$  y pred() es bool par(int x) { return x%2==0; } entonces debe quedar  $P = \{4, 2, 6, 8, 2, 1, 3, 3, 5, 7, 9\}$ . Restricciones: el algoritmo debe ser estable, es decir los elementos que satisfacen pred() deben quedar en el mismo orden entre sí, y lo mismo para los que no satisfacen pred(). Se pueden usar dos estructuras auxiliares (listas, pilas o colas).

## [Ej. 3] [operativos (total = 80 puntos)]

- a) [rec-arbol (40 ptos)] Dibujar el árbol ordenado orientado cuyos nodos, listados en orden previo y posterior son
  - ORD\_PRE = $\{A, B, C, E, F, Z, Y, W, G, D\},\$
  - ORD\_POST = $\{B, E, Z, Y, W, F, G, C, D, A\}$ .
- b) [misc-arbol (20pt)]: Dado el árbol (b t (u (z x y) w)),
  - 1) Cuál es el nodo de profundidad 2 que está a la izquierda de w?
  - Particione el árbol con respecto al nodo u, es decir indique cuales son sus antecesores y descendientes propios, derecha e izquierda.

Apellido y Nombre:	Universidad Nacional dei Litoral Facultad de Ingeniería y Ciencias Hídricas Departamento de Informática	
Carrera: DNI:	Algoritmos y Estructuras de Datos	
$c)  [{f colorear\text{-}grafo}  ({f 20}  {f ptos})]$		
Colorear el siguiente grafo, utilizando una estrategia heurística para tratar de usar el menor número de colores posibles.		
[Ej. 4] [Preguntas (total = 20 puntos, 5puntos por pre choice", es decir marcar con una cruz el casillero aprop intencionalmente "descabelladas" y tienen puntajes ne	piado. Atención: Algunas respuestas son	
Sea el árbol (q e (r w) s t). ¿Cuál de las opciones es ver dera?	Tiene 4 nodos a profundidad 1 y 5 hojas.  Tiene dos raíces y 4 hojas.  Tiene 4 nodos a profundidad 1 y 4 hojas.  Tiene 5 nodos a profundidad 1 y 4 hojas.	
¿Cuál es el tiempo de ejecución de la operación de re-heap en montículos?	promedio $O(\log n)$ .  pre $O(\log n)$ .  promedio $O(n \log n)$ .  pre $O(n \log n)$ .	
Dado el árbol binario (z (a b q) r), ¿cuál de las siguier opciones es verdadera?	Es completo y es lleno.  Es completo pero no lleno.  Es lleno pero no completo.  Ni es completo ni es lleno.	
Sea un tabla de dispersión abierta con $B$ cubetas y $n$ elementos. Asumiendo que la función de dispersión es lo suficientemente buena como para distribuir los elementos en forma uniforme entre las cubetas, el	$O(n^2/B)$ $O((n/B)^2)$ $O(n+B)$ $O(n/B)$	

elementos en forma uniforme entre las cubetas, el costo medio de inserción de un nuevo elemento es